

## Ⅸ. 2次元拡散方程式のスレッド並列チューニングについて

富士通株式会社  
谷村 恭伸

この報告は、「2.7 スレッド並列プログラムの性能測定」内の「3.2 次元拡散方程式」のチューニング初期段階において発生した性能問題に関する分析結果をまとめたものです。なお、この版には、最終版に存在しない暫定的に記述したデータコピー処理が含まれているため、それが影響して発生した問題も含まれています。

指摘された性能問題は、表1の測定値における以下の3点です。

- (1) 10並列から20並列で、スケーラビリティが2倍以上出ている
- (2) 案1, 2, 3の60並列が遅い
- (3) 案1と案2の20並列が遅い

表中のプログラムは、それぞれ図1～図4に対応します。案1～案3のチューニングは、オリジナルのBの部分のコストが大きいため、これを解消するためにAとBの部分を1つにまとめたチューニングを何パターンか試されたものです。

表1

	案1	案2	案3	オリジナル (A)	オリジナル (B)
1並列	42.13	42.07	41.65	42.07	42.07
10並列	7.30	7.29	7.12	6.20	6.20
20並列	1.75	1.79	0.70	0.67	0.67
30並列	0.69	0.80	0.62	0.46	0.46
40並列	0.41	0.46	0.38	0.35	0.35
50並列	0.35	0.40	0.33	0.30	0.30
60並列	0.73	0.85	0.62	0.26	0.26

### 1. 10並列から20並列で、スケーラビリティが2倍以上出ている原因について

永井委員の予想どおり、20並列からキャッシュに乗り切るようになるためです。

対象ループで使用されているデータの大きさは、約60Mバイト(2001要素\*2001要素\*8バイト\*2個)です。並列実行時に各CPUで扱うデータ量は、以下のようになります。

10並列：約6Mバイト

20並列：約3Mバイト

したがって、L2キャッシュの4Mバイトに乗り切ることになります。また、プロファイラによりL2キャッシュミスが軽減されることも確認済みです。

### 2. 案1, 2, 3の60並列が遅い原因について

キャッシュミスが発生するために、パラレルバランスが悪くなっていることが原因です。

同期待ち時間を除いた各スレッドの並列実行時間(パラレルバランス)を確認したところ、各スレッドの実行時間の幅は以下のとおりでした。

50並列：約50μ秒

60並列：約400μ秒

表1の50並列と60並列の時間の差分から、これが低下要因であるということが分かります。原因は以下のとおりです。

チューニング版では、サブルーチン `diffuse` の先頭でのデータコピーのループ(X)が、 $0 \sim j_{\max}$  で並列化されているのに対して、測定区間のループ(Y)では、 $1 \sim j_{\max}-1$  で並列化されています。そのため、ループ X とループ Y で、各 CPU に割り当てられる要素の端にずれが生じます。これが、キャッシュミスの要因となり、高並列度での影響が大きくなるためです。しかし、オリジナル版では、配列 `wk` は  $1 \sim j_{\max}-1$  でしか書き込みされないため、各 CPU に割り当てられる要素にずれは生じることはありません。

### 3. 案 1 と案 2 の 20 並列が遅い原因について

コンパイラの最適化状況に違いがあるためです。

これは、定義と参照が同一配列の場合（案 1, 2）に、コンパイラでデータ依存関係を見切れないため、定義と参照が別配列の場合（案 3、オリジナル）には動作するループの回転を跨った最適化がされていないためです。今後、コンパイラを改善する方向で検討いたします。

図1 オリジナル（定義と参照で依存があるため、ワーク配列を使用）

```

parameter (imax=2000,jmax=2000)
implicit real*8 (a-h,o-z)
dimension u(0:imax,0:jmax),wk(0:imax,0:jmax)

c ----- step-A -----
call gettod()
do j=1,jmax-1
  do i=1,imax-1
    wk(i,j)=sx*u(i-1,j)+(1.0d0-2.0d0*sx-2.0d0*sy)*u(i,j)
  *   +sx*u(i+1,j)+sy*u(i,j-1)+sy*u(i,j+1)
    enddo
  enddo
  call gettod()
c ----- step-B -----
call gettod()
do j=1,jmax-1
  do i=1,imax-1
    u(i,j)=wk(i,j)
  enddo
enddo
call gettod()

```

図2 案1（3次元にして依存をなくした(oclで指示)）

```

dimension u(0:imax,0:jmax,2)

if(kk.eq.1) then
  k1=1
  k2=2
else
  k1=2
  k2=1
endif

do j=0,jmax
  do i=0,imax
    u(i,j,k1)=v(i,j)
  enddo
enddo

call gettod()
!ocl norecurrence(u)
do j=1,jmax-1
  do i=1,imax-1
    u(i,j,k2)=sx*u(i-1,j,k1)+(1.0d0-2.0d0*sx-2.0d0*sy)*u(i,j,k1)
  *   +sx*u(i+1,j,k1)+sy*u(i,j-1,k1)+sy*u(i,j+1,k1)
  enddo
enddo

call gettod()

do j=0,jmax
  do i=0,imax
    v(i,j)=u(i,j,k2)
  enddo
enddo

```

図3 案2 (案1を、ocl指定なしにできるようにifで分けた)

```

dimension v(0:imax,0:jmax,2)

k1=mod(k-1,2)+1

do j=0,jmax
  do i=0,imax
    v(i,j,k1)=u(i,j)
  enddo
enddo

call gettod()
if(k1.eq.1) then
do j=1,jmax-1
  do i=1,imax-1
    v(i,j,k1+1)=sx*v(i-1,j,k1)+(1.0d0-2.0d0*sx-2.0d0*sy)*v(i,j,k1)
*    +sx*v(i+1,j,k1)+sy*v(i,j-1,k1)+sy*v(i,j+1,k1)
  enddo
enddo
else
do j=1,jmax-1
  do i=1,imax-1
    v(i,j,k1-1)=sx*v(i-1,j,k1)+(1.0d0-2.0d0*sx-2.0d0*sy)*v(i,j,k1)
*    +sx*v(i+1,j,k1)+sy*v(i,j-1,k1)+sy*v(i,j+1,k1)
  enddo
enddo
call gettod()

if(k1.eq.1) then
do j=0,jmax
  do i=0,imax
    u(i,j)=v(i,j,k1+1)
  enddo
enddo
else
do j=0,jmax
  do i=0,imax
    u(i,j)=v(i,j,k1-1)
  enddo
enddo
endif

```

図4 案3 (案2の3次元配列を、2つの2次元配列に分けた)

```
dimension u1(0:imax,0:jmax),u2(0:imax,0:jmax)

k1=mod(k,2)

if(k1.ne.1) then
do j=0,jmax
  do i=0,imax
    u2(i,j)=u1(i,j)
  enddo
enddo
endif

call gettod()
if(k1.eq.1) then
do j=1,jmax-1
  do i=1,imax-1
    u2(i,j)=sx*u1(i-1,j)+(1.0d0-2.0d0*sx-2.0d0*sy)*u1(i,j)
*   +sx*u1(i+1,j)+sy*u1(i,j-1)+sy*u1(i,j+1)
  enddo
enddo
else
do j=1,jmax-1
  do i=1,imax-1
    u1(i,j)=sx*u2(i-1,j)+(1.0d0-2.0d0*sx-2.0d0*sy)*u2(i,j)
*   +sx*u2(i+1,j)+sy*u2(i,j-1)+sy*u2(i,j+1)
  enddo
enddo
endif
call gettod()

if(k1.eq.1) then
do j=0,jmax
  do i=0,imax
    u1(i,j)=u2(i,j)
  enddo
enddo
endif
```